Original document

PERIPHERAL EQUIPMENT CONTROL SYSTEM

Publication number: JP2001222503 Publication date: 2001-08-17

Inventor:

SENDA SHIGEYA

Applicant:

RICOH KK

Classification:

- international:

G06F13/14; B41J29/38; G06F3/12; G06F13/14; B41J29/38; G06F3/12;

(IPC1-7): G06F13/14; B41J29/38; G06F3/12

- European:

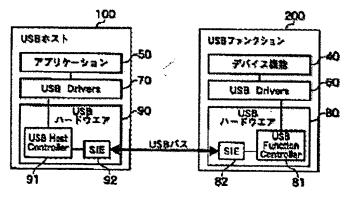
Application number: JP20000030800 20000208 Priority number(s): JP20000030800 20000208

View INPADOC patent family View list of citing documents

Report a data error here

Abstract of JP2001222503

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a peripheral equipment control system, with which the communication path of USB for plural devices can be secured without requiring a large number of end points and complicating a device driver and the existence of a port for debugging maintenance can not be known. SOLUTION: A descriptor switching demand vender request is issued from a device driver 70 to a function 200, when switching is enabled, a device function 40 to be utilized, for example, is switched from print application to a debugging maintenance application and ACK is returned to a host 100 on a status stage. Afterwards, by performing connect signal disconnecting processing and pull-up recovering processing, on the host side, which interprets a new device, the descriptor acquiring operation of the device is performed and a class driver according to the acquired switched device is made active.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

PERIPHERAL EQUIPMENT CONTROL SYSTEM

Publication number: JP2001222503 Publication date: 2001-08-17

Inventor:

SENDA SHIGEYA

Applicant:

RICOH KK

Classification:

- international:

G06F13/14; B41J29/38; G06F3/12; G06F13/14; B41J29/38; G06F3/12;

(IPC1-7): G06F13/14; B41J29/38; G06F3/12

- European:

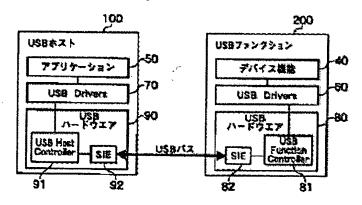
Application number: JP20000030800 20000208 Priority number(s): JP20000030800 20000208

View INPADOC patent family View list of citing documents

Report a data error here

Abstract of JP2001222503

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a peripheral equipment control system, with which the communication path of USB for plural devices can be secured without requiring a large number of end points and complicating a device driver and the existence of a port for debugging maintenance can not be known. SOLUTION: A descriptor switching demand vender request is issued from a device driver 70 to a function 200, when switching is enabled, a device function 40 to be utilized, for example, is switched from print application to a debugging maintenance application and ACK is returned to a host 100 on a status stage. Afterwards, by performing connect signal disconnecting processing and pull-up recovering processing, on the host side, which interprets a new device, the descriptor acquiring operation of the device is performed and a class driver according to the acquired switched device is made active.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-222503 (P2001-222503A)

(43)公開日 平成13年8月17日(2001.8.17)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ		j	7]ド(参考)
G06F	13/14	3 3 0	C 0 6 F	13/14	3 3 0 A	2 C 0 6 1
B41J	29/38		B41J	29/38	Z	5 B 0 1.4
G06F	3/12		G 0 6 F	3/12	Λ	5 B O 2 1

審査請求 未請求 請求項の数8 OL (全 12 頁)

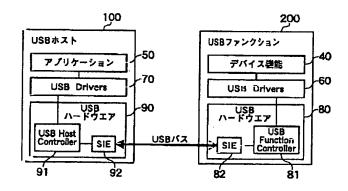
(21)出願番号	特願2000-30800(P2000-30800)	(71)出願人 000006747
		株式会社リコー
(22)出顧日	平成12年2月8日(2000.2.8)	東京都大田区中馬込1 「目3番6号
	•	(72)発明者 千田 滋也
	•	東京都大田区中馬込1 厂目3番6号株式会
		社リコー内
•		(74)代理人 100110319
		弁理士 根本 恵司
		Fターム(参考) 20061 AP03 AP04 AP07 HQ01 HQ20
		5B014 EB03 CD05 CD22 CD47 CE05
		HAO2 HAO7 HCO4 HCO8
		5B021 AA01 BB01 CC05

(54) 【発明の名称】 周辺機器制御システム

(57)【要約】

【課題】 多くのエンドポイントを必要とせず、デバイスドライバを複雑化せずに複数のデバイス用のUSBの通信路が確保でき、又デバック・メンテナンス用ポート等の存在を知られずにすむ周辺機器制御システムを提供する

【解決手段】 デバイスドライバ70からディスクリプタ切替え要求ベンダリクエストをファンクション200へ発行し、切替え可能であれば、利用するデバイス機能40例えばプリントアプリからデバック・メンテナンスアプリへ切替え、ステータスステージでACKをホスト100に返送する。この後、コネクト信号断処理、プルアップの復活処理をし、これにより新しいデバイスが接続されたと解釈するホスト側ではデバイスのディスクリプタ取得動作を行い、取得した切替後のデバイスに従ったクラスドライバがアクティブにされる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ホストと周辺機器をUSB方式により接続する周辺機器制御システムにおいて、ホストがコンフィギュレーション切替えベンダリクエストを発行する機能を備えたデバイスドライバを有することを特徴とする周辺機器制御システム。

【請求項2】 請求項1に記載された周辺機器制御システムにおいて、前記ホストは、デバイスドライバをコンフィギュレーション毎に有することを特徴とする周辺機器制御システム。

【請求項3】 請求項1又は2に記載された周辺機器制御システムにおいて、前記コンフィギュレーション切替えベンダリクエストを受信する機能を備えた周辺機器側の制御部は、コンフィギュレーション切替えベンダリクエストの受信時に、バスリセットもしくはUSBケーブル電源断の処理を行うとともに、切り替わった所定のコンフィギュレーションをもつディスクリプタをホスト側に提供し、コンフィギュレーションの内容に従った動作状態へ移行させることを特徴とする周辺機器制御システム。

【請求項4】 請求項3に記載された周辺機器制御システムにおいて、コンフィギュレーション切替え要求に従った動作状態への移行が可能ではない場合に、前記周辺機器側の制御部が拒否応答を返送することを特徴とする周辺機器制御システム。

【請求項5】 請求項1乃至4のいずれかに記載された 周辺機器制御システムにおいて、切替えられる前記コン フィギュレーションの1つがデバック メンテナンス通 信用のデバイスコンフィギュレーションであることを特 徴とする周辺機器制御システム。

【請求項6】 ホストと周辺機器をUSB方式により接続する周辺機器制御システムにおいて、ホストがデータステージ付きのコントロール転送によりポート通信を可能にする送信及び受信のベンダリクエストを発行する機能を備えたデバイスドライバを有することを特徴とする周辺機器制御システム。

【請求項7】 請求項6に記載された周辺機器制御システムにおいて、前記ポート通信がデバック・メンテナンス用の通信に用いられることを特徴とする周辺機器制御システム。

【請求項8】 請求項1乃至7のいずれかに記載された 周辺機器制御システムにおいて、前記周辺機器を複合コ ピー機が装備する機能としたことを特徴とする周辺機器 制御システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ホストに複数の周辺機器 (例えばプリンタ、スキャナ等) をUSB (Univers al Serial Bus) 方式により接続し機器を制御するシステムであって、ホストから送信されるベンダデバイスリ

クエストにより通信路を確保するシステムに関する。 【0002】

【従来の技術】USB (Universal Serial Bus)は、パー ソナルコンピュータ (PC) および通信 (telecom) 業 界のリーダー達により開発された周辺バス仕様である。 USBは、コンピュータ周辺機器のプラグ アンド プレイ 機能をPCボックスの外部に引き出す。この仕様によっ て、専用のコンピュータスロットにカードを装着し、周 辺機器がPCに着脱される度にシステムを再構成する、 という必要性をなくす。USBを搭載したパーソナルコン ピュータは、コンピュータ周辺機器が物理的に接続され た途端に、リブートしたりセットアップを走らせたりす る必要なく、当該コンピュータ周辺機器を自動的に構成 することができる。USBは、モニタやキーボードのよう な周辺機器を追加的なプラグインサイトまたはハブとし て機能させながら、1台のコンピュータ上で同時に12 7台までの多数のデバイスを走らせることができる。US Bの詳細は、1996年7月15日に公表されたユニバ ーサルシリアルバス仕様、リビジョン1.0および199 8年8月23日に公表されたリビジョン1.1に記載され ている。この仕様は、コンパック、デジタルイクイップ メントコーポレーション、IBM PCカンパニー、イ ンテル、マイクロソフト、NEC、およびノーザーンテ レコムにより共同で公表されたものである。

【0003】ここで、USB仕様の内容の概略をUSBバスト ポロジーにより説明する。USBは、複数のUSBデバイスを 1台のUSBホストに接続する。USBデバイスには2つの型 (タイプ)、すなわち、ハブ (hub) とファンクション (function)がある。ハブは、USBのための追加的な接続 ポイントを提供するデバイスである。ファンクション は、システムに対して、例えば、ISDN接続、デジタ ルジョイスティック、スピーカ、キーボード、マウス等 の機能を提供する。ハブおよびファンクションについ て、説明すると、USB物理インターコネクトは、層状ス ター・トポロジー (tiered star topology) であり、ハ ブは各スターの中心に位置する。各ワイヤセグメント は、(a)ホストとハブとの間、(b)ホストとファン クションとの間、または(c)ハブと他のハブもしくは ファンクションとの間、のポイント・ツー・ポイント接 続である。図9は、USBシステムのトポロジーを示す。 図示のUSBシステムはホスト10を有する。ホスト10 には2つの接続ポイントであるポート1とポート2があ る.ポート2はワイヤセグメント28によりファンクシ ョン29に接続されている。ポート1はワイヤセグメン ト18によりハブ1に接続されている。 ハブ1は5個 のポート20を有する。これらのポートの1つに対し て、ワイヤセグメント24によりファンクション22が 接続されている。同様に、ハブ2とハブ3も、ハブ1の ポートに接続されている。ハブ2またはハブ3のポート には種々のファンクション(例えばファンクション3

0、32等)が接続されている。

【0004】ハブは、USBのプラグ アンド プレイ アー キテクチャにおけるキー要素である。ハブは、ユーザの 立場からのUSB接続を簡略化するよう機能し、低いコス トおよび複雑性で、堅牢さ(robustness)を提供する。ハ ブは、ワイヤリング コンセントレータ (集線装置)で あり、USBの多接続特性をもたらす。接続ポイントはポ ートと呼ぶ(図9参照)。各ハブは、単一の接続ポイン トを複数の接続ポイントに変換する。このアーキテクチ ャは多数のハブの連結をサポートする。一つのハブの他 の各下流のポートは、他のハブまたはファンクションへ の接続を許容する。ハブは、各下流ポートに対するUSB デバイスの着脱を検出することができ、これらの下流の USBデバイスに電力を分配することが出来る。各下流ポ ートは個別にイネーブルされ、フルスピードまたはロー スピードのいずれかに構成しうる。ハブは、ロースピー ドポートを、フルスピード信号(full speed signaling) から切り離す。ファンクションは、データ、または、US Bに関する制御情報を送受信するUSBデバイスである。フ アンクションは、典型的には、ハブのポートに接続され るケーブルを有する独立した周辺デバイスとして具現化 される。しかし、1本のUSBケーブルを有する複数のフ ァンクションと1つの組み込みハブを、1個の物理的パ ッケージとして具現化してもよい。これは複合デバイス として知られている。複合デバイスは、ホストにとっ て、1個または複数個のUSBデバイスが固定的に接続さ れたハブとして見える。ファンクションの例としては、 プリンタ、モニタ、マウス、キーボード、オーディオC PDプレーヤ、テーププレーヤ、ISDN接続等が挙げ られる。

【0005】どのようなUSBシステム上にも1つのホストが存在する。ホストコンピュータシステムに対するUSBインタフェースは、ホストコントローラと呼ばれる。ホストコントローラは、ハードウエア、フィームウエア、またはソフトウエアの組み合わせで具現化される。ルートハブはホストシステムに内蔵され、1個ないし複数個の接続ポイントを提供する。デバイスエンドボイントとは、ホストとUSBデバイスの間の通信フローにおけるソースまたはシンクであるUSBデバイス(ハブまたはファンクション)の一意に識別可能な部分をいう。2つ以上のエンドポイント(EndPoint)を有するUSBファンクションの一例はデータ/ボイスモデムである。これには、ボイスパケット用の1つのエンドポイントが存在する。

【0006】すべてのバストランザクションは、最大3 つのパケットの転送に関わる。各トランザクションは、 ホストコントローラがスケジュールに従って、トランザ クションのタイプおよび方向を示すUSBパケット、USBデ バイスアドレスおよびエンドポイント番号を送信すると きに、開始される。このパケットはトークンパケット(T

oken Packet)と呼ばれる。このトークンパケットによ り指定されるUSBデバイスは、当該トークンパケットの 適当なアドレスフィールドをデコードすることにより、 自分自身を選択する。あるトランザクションにおいて、 データは、ホストからデバイスへ、またはデバイスから ホストへ転送される。データ転送の方法はトークンパケ ットに指定される。トランザクションのソースは、つい で、その転送が成功したか否かを示すデータパケットを 送信する。トランザクションのタイプは4種類ある。1 つはコントロール転送でデバイスのコンフィギュレーシ ョン (configuration) またはメッセージ転送に使われ る。2つめはインタラプト転送でマウス・キーボードな どのイベント通知に使われる。3つめはバルク転送で大 量転送を行うために使われる。4つめはアイソクロナス 転送でデータの転送の確実性を犠牲にしてデリバリ時間 を保証する転送方式である。

【0007】ホスト以外の最大126個のファンクション を識別するため各ファンクションにアドレスを割り付け る。このアドレスを割り付ける方法はバスエナミュレー ションと呼ばれる。ファンクションのアドレスの初期値 は0であり、ホストはハブの構成するトポロジに従って 各バスのポートを1つずつ有効にしながらアドレス0の デバイスに対してセットアップ動作を行いアドレスを割 り付ける。バスエナミュレーション等ファンクションを セットアップするためにホストからファンクションのエ ンドポイント〇に対しコントロール転送によりホストか らのリクエストが送られる。このようなファンクション に対するリクエストはデバイスリクエストと呼ばれ、と くにUSBの仕様書では標準デバイスリクエストが定めら れている。各ファンクションはどのような機能を有する かをディスクリプタ (Descriptor) と呼ばれる形式で保 持している。ホストはDescriptorの内容をデバイスリク エストで読みだし、その内容を変更、選択することがで きる。最終的にSET-CONFIGURATIONデバイスリクエスト でファンクションの構成を選択した時点でファンクショ ンのエンドポイント〇以外の構成が決定され、それらの 機能を使うことができるようになる。

【0008】ところで、いわゆる複合コピー機(MFP)と呼ばれるプリンタ機能、スキャナ機能、ファックス機能、イメージデータサーバ機能、等各種の機能を外部に公開できる複合機では外部のインタフェース、例えば、パラレル(IEEE1284)、シリアル(RS232C)、Ethernet、USB、IEEE1394などを通じてPCなどから各機能へアクセスすることが可能である。とりわけUSBを通信手段とすれば、周辺機器のDescriptorの構成として複数の機器機能のインタフェース(Interface)記述をもつconfigurationを用意することで、PC側ドライバ/ユーティリティとの対話的な通信が達成できる(以下、この方法を「従来法1」と呼ぶ)。この場合のDescriptor階層構成は、例えば図10のような階層構成として記述される。

図10に示す例は、プリンタの例で複数のプリンタインタフェース構成とスキャナポートをInterfaceレベルで持つ。なお、この方法はUSBにおいて多機能デバイスを実現する通常の方法である。また、別の方法としてInterfaceレベルではなくconfigurationレベルでスキャナのあるconfigurationと通常のプリンタのconfigurationをわける方法がある(以下この方法を「従来法2」と呼ぶ)。この場合のDescriptor階層構成は、例えば図11のような階層構成として記述される。図11に示す構成では最初のconfigurationが通常のプリンタとしての動作構成で2つめのconfigurationがスキャナ用のものである。このようにすれば前のやり方と違いスキャナ用にEndPointを常時持つ必要は無くなる。

【0009】一方、周辺機器の開発時デバックや市場で のメンテナンスには従来RS-232C等のシリアルポートやI Cカードなどが使用されていた。USBをホストとの通信の ため備えた装置では、USBを本来の目的のためだけでな く開発ホストやメンテナンス用Note 型PCと通信する 方法としても、従来の通信手段に替えて利用することが 考えられる。USBを使用することで従来のシリアルなど の通信手段をデバック・メンテナンスのために持つ必要 がなくなりコストの削減が可能となる。USBを通信手段 として周辺機器内のデバックモニタとの通信やメンテナ ンスプログラムとの対話的な通信を行う場合、デバック 用のインタフェース記述をもつconfigurationが上記従 来法1、或いは従来法2と同様に周辺機器のDescriptor の構成として用意される。 つまり、 図9のスキャナポー トに代えてデバックポートを持つか、或いは図10のス キャナconfigurationに代えてデバック・メンテナンス 用configurationを持つようにする。

[0010]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来法1のような構成にした場合、エンドポイントを機能毎に常時用意するため、サポートするエンドポイント数の多い高価なUSBコントローラを使わなければならなくなり、コストアップとなる。また、従来法2ではホスト側がどのconfigurationを選ぶかを制御する必要があり、その方法が難しい。ホスト側のデバイスドライバとして、例えば、プリンタ用とスキャナ用(又はデバック・メンテナンス用)があるときその間でコンフィギュレーションの取り合いが起こることになる。このような状態を調停する仕組みを独自に作り込む必要がある。一方、デバック/メンテナンス用configurationを上記従来法1、或いは従来法2のように持つようにした場合、上記した問題に加え、デバック・メンテナンス用ポートの存在がホストのユーザに知られてしまうという問題もある

【0011】本発明は、上記した従来技術の問題点に鑑みてなされたもので、その目的は、従来法1のように多くのエンドポイントを必要とせず、従来法2のようにホ

スト側デバイスドライバを複雑化せず、複数のデバイス 用のUSBの通信路が確保でき、さらに、公開されたDescr iptorからデバック・メンテナンス用ポートの存在を知 られることがないようにした周辺機器制御システムを提 供することにある。具体的には、ベンダリクエストとし てデバイスDescriptor切替え要求を用意し、この要求の 後、ホスト側からバスリセットをかけセットアップをや り直すことで別のデバイスのconfigurationを起こさせ るようにした手段を設けたシステムを提供することにあ る。また、送信及び受信ベンダリクエストを用いて、デ ータステージ付のコントロール転送を行うことによりポート通信を可能にするファンクション用デバイスドライ バをホスト側に分離して用意したシステムを提供することにある。

[0012]

【課題を解決するための手段】請求項1の発明は、ホストと周辺機器をUSB方式により接続する周辺機器制御システムにおいて、ホストがコンフィギュレーション切替えベンダリクエストを発行する機能を備えたデバイスドライバを有することを特徴とする周辺機器制御システムである。

【0013】請求項2の発明は、請求項1に記載された 周辺機器制御システムにおいて、前記ホストは、デバイ スドライバをコンフィギュレーション毎に有することを 特徴とするものである。

【0014】請求項3の発明は、請求項1又は2に記載された周辺機器制御システムにおいて、前記コンフィギュレーション切替えベンダリクエストを受信する機能を備えた周辺機器側の制御部は、コンフィギュレーション切替えベンダリクエストの受信時に、バスリセットもしくはUSBケーブル電源断の処理を行うとともに、切り替わった所定のコンフィギュレーションをもつディスクリプタをホスト側に提供し、コンフィギュレーションの内容に従った動作状態へ移行させることを特徴とするものである。

【0015】請求項4の発明は、請求項3に記載された 周辺機器制御システムにおいて、コンフィギュレーション切替え要求に従った動作状態への移行が可能ではない 場合に、前記周辺機器側の制御部が拒否応答を返送する ことを特徴とするものである。

【0016】請求項5の発明は、請求項1乃至4のいずれかに記載された周辺機器制御システムにおいて、切替えられる前記コンフィギュレーションの1つがデバックメンテナンス通信用のデバイスコンフィギュレーションであることを特徴とするものである。

【0017】請求項6の発明は、ホストと周辺機器をUS B方式により接続する周辺機器制御システムにおいて、ホストがデータステージ付きのコントロール転送によりポート通信を可能にする送信及び受信のベンダリクエストを発行する機能を備えたデバイスドライバを有するこ

とを特徴とするものである。

【0018】請求項7の発明は、請求項6に記載された 周辺機器制御システムにおいて、前記ポート通信がデバ ック・メンテナンス用の通信に用いられることを特徴と するものである。

【0019】請求項8の発明は、請求項1乃至7のいずれかに記載された周辺機器制御システムにおいて、前記周辺機器を複合コピー機(コピー機能、プリンタ機能、スキャナ機能、ファックス機能、イメージデータサーバ機能、等各種の機能を装備するコピー機)が装備する機能としたことを特徴とするものである。

[0020]

【発明の実施の形態】本発明を添付する図面とともに示す以下の実施例に基づき説明する。図1は、本発明に係わる周辺機器制御システムの構成の概要を示すブロック図を示す。なお、以下の説明ではUSBファンクション

(周辺機器)の例としてプリンタを装備した複合機を、 USBホストとしてWindows98を搭載したPCを想定して説明 を行う。USBホストのソフトウエアとハードウエアの構 成は、USB仕様書リビション1.1の第10章に規定されて いる。図1に示すように、USBホスト100のハードウ エア90は、SIE(Serial Interface Engine)92とUSB ホストコントローラ91からなる。SIE92はUSBの仕様 書で規定されている差動信号を解釈する部分でありUSB バス(途中にHubがあってもよい)を介してUSBファンクシ ョン200と接続されている。USBホスト100のUSBハ ードウエア90は階層構造をもつUSBドライバ70から 操作される。USBドライバ70を介してアプリケーショ ン50はUSBファンクション200と通信を行い機能を 達成する。USBファンクション200は、例えばプリン タを装備とした複合機等の周辺機器であり、USBの通信 を行うUSBハードウエア80はSIE82とUSBファンクシ ョンコントローラ81からなる。USBハードウエア80 はUSBドライバ60により管理されており、デバイス機 能40よりアクセスされる。デバイス機能40は、例え ばプリンタ機能の場合、プリント動作及びプリンタ情報 管理を行う部分であり、USBドライバ6 Oを介してUSBホ スト100側からのプリント要求等の動作指示やデータ を送受信し所望の動作を行う。

【0021】図2はUSBホスト100側のUSBドライバ層の構成を示したものである。ホスト側USBドライバ70 は階層構造を持つかたちで実装される。例えばWindows98ではWDMとよばれるドライバの階層構造が規定されている。USBハードウエア90はUSBドライバ70を構成するドライバ層のUSBバスクラスドライバ71によって管理される。USBバスクラスドライバ71はできるだけハードウエアに依存しないかたちで作られておりハードウエア依存部分はミニドライバ(MD)という部分で吸収する構造をとっている(WDMの場合)。この例ではOHCIタイプのハードウエアを管理するOHCIMD76mを持っている。U

SBに接続された各周辺機器の機能を利用するためのドライバはクラスドライバと呼ばれる。クラスドライバは機器の機能をバスにもできるだけ依存しないかたちで実装されている。例えばUSBバスクラスドライバが1394バスクラスドライバになったとしてもできるだけ影響を受けないかたちで作られており、その依存部分もやはりミニドライバ(MD)が吸収するように構成される。図2の例では、デバイス機能を利用するためのドライバであるStreamingクラスドライバ72、HIDクラスドライバ73、プリンタクラスドライバ74、scannerクラスドライバ77は、それぞれのMDとしてスピーカMD72m、マウスMD73m、プリンタMD74m、scannerMD77mを備える。

【0022】次に、USBホストが送信するデバイスリク エスト (ベンダデバイスリクエスト) によるUSBファン クションへの接続制御動作についてその実施例を説明す る。先ず、第1の接続制御方式について説明する。第1 の接続制御方式は、ベンダデバイスリクエストとしてデ バイスディスクリプタ切替え要求を用意し、この要求の 後、ホスト側からバスリセットをかけセットアップをや り直すことで別のコンフィギュレーションによるデバイ スのコンフィギュレーションを起こさせる方式である。 この方式によると、ホスト側では複雑な制御の必要が無 く、各機能毎のデバイスドライバを用意するだけで、プ リンタ機能、スキャナ機能、イメージデータサーバ機能 といった機能をこれら全てに必要なエンドポイントをも つ事無くこの制御が実現可能である。図2に示す実施例 では、プリンタクラスドライバとscannerクラスドライ バがエンドポイントを共通にし、切り替え要求に対応す るクラスドライバであり、それぞれは全く独自に作成さ れるが、ただ、ベンダリクエストとして"デバイスディ スクリプタ切替え要求"を送信する機能をもたせるだけ

【0023】図3は、第1の接続制御方式で用いるベンダデバイスリクエストを示す。ベンダデバイスリクエストは、図3に示すように、5つのフィールドからなる(これはUSB仕様書に標準化されている)。最初のbmRequestTypeでベンダリクエストであることを示し、次のbRequestで特定のリクエストを識別する。この例の場合、0x71を"デバイスディスクリプタ切替え要求"としている。図2に示すホストのUSBドライバ70が備えるプリンタクラスドライバ74とスキャナクラスドライバ77はこのリクエストを送出する機能を有する。このベンダリクエストを送出する機能以外に特殊な処理は必要ない。また、それぞれのドライバは全く独立に動作し相互の関係はない。

【0024】図5は、USBファンクション200のデバイスドライバ60の構成を示したものである。デバイスドライバ60はUSB Function Controller(以下「UFC」と記す)81のレジスタを介して操作を行う。通常UFC8

1内部ではエンドポイント(以下EPと略す)ごとのデータ 送受信をおこなうように構成されており、この例ではEP 1とEP2はDMAによりバルク転送を行うことができる。EPO のデータはレジスタアクセスでありEPOにより標準デバ イスリクエスト、クラスデバイスリクエストおよびベン ダデバイスリクエストを受け付けて処理をおこなう。そ れぞれのEPはマネージャ層により管理される。これらは UFC81からの割り込みによって動作する割り込みハン ドラである。EPOマネージャ64は、EPOのコントロール 転送を解釈する。とくにデバイスリクエストで必要とさ れるディスクリプタの管理は、ディスクリプタ管理部6 2で行われる。EP1マネージャ64は、バルクアウト転 送により受信動作を管理し受信データ管理部66にデー タを渡す。EP2マネージャ65は、バルクイン転送によ るデータ転送を管理し送信データ管理部67にあるデー 夕を転送する。これらの部分は、USBデバイスI/F61に より抽象化されたI/FでUSBプリントアプリ41、USB sc annerアプリ43と交信する。

【0025】EPOマネージャ63はコントロール転送お よびUSBケーブルの電源ラインの監視をおこなう。電源 ラインの監視は、活線挿抜(プラグ アンド プレイ)を監 視するためのもので、USBケーブルのVcc入力電圧がある か否かでケーブルの抜き差しを検出する。EPOマネージ ャ63の管理するコントロール転送には標準デバイスリ クエスト、クラスデバイスリクエスト、ベンダデバイス リクエストがある。図6はEPOマネージャの動作の一部 であるデバイスリクエスト処理を示すフローチャートで ある。図6に示す処理フローでは、ベンダデバイスリク エスト(図3)におけるbmRequestTypeに指示されるデ バイスリクエストのタイプ、即ち標準デバイスリクエス ト、クラスデバイスリクエスト、ベンダデバイスリクエ ストがそれぞれ判別され(S601、S607、S60 9)、各デバイスリクエストごとに処理を分けて行う。 【0026】図6のフローに従いデバイスリクエスト処 理動作を説明すると、まず、標準デバイスリクエストで あるかがチェックされ(S601)、標準デバイスリク エストである場合、そのリクエスト内容がGET-Descript orリクエストであるかがチェックされ(S602)、GE T-Descriptorリクエストである場合には、ディスクリプ 夕管理部62からリクエストされたDescriptorのデータ を取得して(S603)、得たデータをデータステージ としてUSBホスト100に転送し(S604)、その 後、ステータスステージ処理を行う(S605)。この 時、ディスクリプタ管理部62は「第1の接続制御方 式」の処理のため2つの全く異なったデバイス(本例で はプリンタとスキャナ)のためのテーブルを管理してお り、それを切替えることができるようになっている。切 替え後に選択されているデバイスのデータは、上記のよ うに、GET-Descriptorリクエストの処理で要求されたデ ィスクリプタのデータとしてUSBホスト100に転送さ

れる。

【0027】デバイスリクエストのbmRequestTypeがべ ンダデバイスリクエストである場合(S609)、さら にbRequest (図3参照) に指示されるベンダリクエスト の種類を識別する。識別した結果、ベンダリクエストが 0x71、即ちディスクリプタ切替え要求で有る場合に(S 610)、まずUSBデバイスI/F61に対して切替え要求 があったことを通知する(S611)。USBデバイスI/F 61では、切り替え可能な状態であるかをチェックし (S612)、可能であれば、利用しているデバイスの 機能、つまり、アクティブ化するアプリをUSBプリント アプリ41、USB scannerアプリ43の一方から他方へ 切り替える(S613)。次いで、ディスクリプタ管理 部62が管理するディスクリプタの切替え処理を行う (S613)。処理がうまくいった場合にステータスス テージでそれをステータスACKとしてUSBホスト100に 返送する(S614)。

【0028】この後に、コネクト信号断処理を行う(S 615)。これはハードウエアで差動信号のプルアップ 抵抗を操作するためのもので、本実施例はバルク転送可 能なフルスピードデバイスであるためD+信号にプルアッ プ抵抗が挿入されており、これを切断する処理を実行す る。本実施例ではこの抵抗ラインを一旦切ることでケー ブルを引き抜いた状態をつくり、その後プルアップを復 活させることでケーブルを挿入した状態とおなじ効果を 得る。これにより、USBホスト100側では、いままで つながっていたデバイスが無くなったと解釈し、USBバ スドライバ70はそれをクラスドライバに通知する。ま た、その後、プルアップを復活させることでUSBホスト 100側では新しいデバイスが接続されたと解釈し、デ バイスのディスクリプタ取得動作がUSBバスドライバフ 0により行われる。このとき切り替わったディスクリプ 夕が取得されるため、それに従ったクラスドライバがア クティブにされる。つまり、ディスクリプタ切替え要求 前にプリンタとしてのディスクリプタを提供していたと すると電源断/復活の処理でホスト側はプリンタクラス ドライバ74を無効にして、新たに与えられたscanner ポートのディスクリプタに従ってscannerクラスドライ バ77を有効にする。なお、コネクト信号断処理をこの 実施例ではファンクション側のハードウエアで対応した がUSBホスト100側のUSBバスクラスドライバ71を操 作することで擬似的に起こす方法もある。

【0029】S612で切り替え可能な状態であるかをチェックした結果、アプリが動作中等であり、切り替え可能な状態ではない場合、デバイスの切替えを禁止する必要がある。例えば、スキャナのデータ転送中はプリンタへの切替えを禁止する。切替えを拒否する場合、ベンダリクエストのデータステージでNAKをUSBホスト100に送出し(S616)、この処理を終える。NAKは通常そのリクエストが受け入れ可能ではない事を示す。切替

え要求を発行したホスト側デバイスドライバ、アプリケーションは、NAKが送信されてくることで、切替えが不可能であることを知り、ダイアログの表示等対応した動作を行う。

【0030】上記の例ではプリンタとスキャナの機能の 切替えを示したが、他にイメージサーバ機能(MFP側で印刷を行った画像データをハードディスク等に記憶しておきそれを再利用するための機能)、ファックス機能等、MFPの持つ機能を切替える事ができるようにする事が可能である。ユーザ毎にこれらの機能を利用するかどうかの利用頻度はかなり異なる。つまり、すべての機能を利用でき常に利用可能にする必要はなく一度に全ての機能を利用できなくてもあまり使用者の不便とはならない。切替え機能を実現する事によりこれらのデバイス機能の全てに付いてエンドポイントを用意する事無く安価なUSBコントローラを用い外部からこれらの機能を利用する事ができる。

【0031】さらに、上記したベンダデバイスリクエス トによるUSBファンクションへの接続制御を行う場合、 切替えるデバイス機能の1つをデバック・メンテナンス Port (以下「Debug Port」と記す)機能とした実施例に ついて以下に説明する。図7は、USBホスト100側のU SBドライバ層の構成を示したものである。USBドライバ 層は、図7に示すように、ドライバの階層構造の1つと して、Debug Portクラスドライバ75を備え、Debug Po rtクラスドライバ75とUSBバスクラスドライバ71と の間にDebug PortMD75mを備えており、それ以外の点 で、図2と基本的な相違はない。また、図8は、USBフ ァンクション200側のデバイスドライバ60の構成を 示したものである。これは、図7のUSBホスト100側 のUSBドライバに対応したもので、図8に示すように、U SBDebug Portアプリ42が、USBドライバによって制御 されるデバイスの1つとして装備される。この点以外に 図8のUSBファンクション側のデバイスドライバは、図 5に示すドライバと基本的に相違しない。接続の制御動 作の手順は、図6を参照して説明した先のscannerポー トのデバイスドライバとの接続手順と変わりがないので 重複する説明はしない。このように、ディスクリプタ切 替え要求ベンダリクエストを送信する機能をホスト側デ バイスドライバが備え、ファンクション側ではこれを認 識しディスクリプタの切替え機能、ドライバを利用する デバイス機能に対する通知機能、コネクト断処理をもつ この接続制御システムによれば、ホスト側、ファンクシ ョン側とも別の機能をもつデバイスに切り替わって処理 することができ、とくに、その機能がデバッグメンテナ ンス用の動作である場合には、これによってディスクリ プタとしてデバックポートの機能を公開せず、デバッグ ポート用にエンドポイントを用意する事無くデバッグ・ メンテナンス動作を行うことが可能となる。

【0032】次に第2の接続制御方式について説明す

る。第2の接続制御方式は、データの転送にデータステ ージ付のコントロール転送を行うことによるものであ る。2つのベンダリクエストを送信することにより特定 のファンクションとの接続を行い、別のポート通信を可 能とする。ホスト側のファンクション用デバイスドライ バには、通信のための処理を特定のファンクション用ド ライバとして分離して用意する。 図7に示すプリンタク ラスドライバ74とDebug Portクラスドライバ75を備 えるクラスドライバの例で説明すると、ホスト側にDebu g Portクラスドライバ75が用意される。ここでは、さ らに機器本来のデバイスドライバであるプリンタクラス ドライバ7 4にDebug Port通信のための送信・受信のべ ンダリクエストの処理を委譲している。即ち、Debug Po rtクラスドライバ75のDebug Port MD75mからの要 求をプリンタクラスドライバ74により受け持つよう に、プリンタMD74mを設け、ここからデバッグ送受信 リクエストを発行する。ファンクション側ではこのベン ダリクエストに対する処理をデバイス機能として持つ。 これによりディスクリプタとしてデバックポートの機能 を公開せずにデバッグポート用にエンドポイントを用意 する事無くデバッグ・メンテナンス動作を行うことがで

【0033】図4は、第2の接続制御方式で用いられる ベンダデバイスリクエストを示す。ベンダデバイスリク エストは、図4に示すように、5つのフィールドからな る(USB仕様書で標準化)。最初のbmRequestTypeでベン ダリクエストであることを示し、次のbRequestで特定の リクエストを識別する。この例ではbRequestが0x72のも のがデバック・メンテナンスデータ送信用リクエスト (図4(A))であり、0x73のものがデータ受信用リク エスト(図4(B))である。wLengthでデータの長さ が指定されリクエストのデータステージで実際のデータ がやりとりされる。プリンタMD74mはDebug Port MD 75mから要求を受けるとこの2つのベンダリクエスト を送出する。また、リクエストの結果等として返却され てくるデータはプリンタMD74mからDebug Port MD7 5mに渡される。また、デバイスの状態問い合わせ処理 などもDebug Port MD75mからプリンタMD74mに処 理が委譲される処理がなされる。

【0034】ベンダリクエスト0x72/0x73に対する処理は、USBファンクション200側のデバイスドライバのEPOマネージャ63(図8参照)の動作の一部であるデバイスリクエスト処理により行われる。これは、先に示した図6に示したフローチャートに従って実行される。図6に示す処理フローでは、ベンダデバイスリクエスト(図4参照)におけるbmRequestTypeに指示されるデバイスリクエストのタイプ、即ち標準デバイスリクエスト、クラスデバイスリクエスト、ベンダデバイスリクエストがそれぞれ判別され(S601、S607、S609)、各デバイスリクエストごとに処理を分けて行う。

bmRequestTypeのデバイスリクエストが標準デバイスリクエスト或いはクラスデバイスリクエストではなく(S 601、S607)、ベンダリクエストであると判断される場合(S609)、さらにbRequest(図4参照)に指示されるベンダリクエストの種類を識別する(S610、S617、S620)。

【0035】識別した結果、ベンダリクエストが0x72、 即ち、デバック・メンテナンスデータ送信用リクエスト で有る場合に(S617)、0x72ベンダリクエストは受 信(ホスト側からは送信)のデータステージをもつ(S6 18)。この処理ではベンダリクエスト(図4(A)参 照)中にあるデータ長(wLength)に従った長さのデータ を受信する。受信されたデータはUSBデバイスI/F61を 介してUSBデバッグポートアプリ42が受け取る。又、 受信に成功したかどうかをステータスステージでホスト 側に返送する(S619)。ベンダリクエストが0x73、 即ち、デバック・メンテナンスデータ受信用リクエスト で有る場合に(S620)、0x73ベンダリクエストは送 信(ホスト側からは受信)のデータステージをもつ(S6 21)。ベンダリクエスト (図4(B)参照) 中にある データ長に従ってデータステージではUSBデバイスI/F6 1を介してUSBデバックポートアプリ42から与えられ るデータを転送する。そののちホスト側から転送に成功 した場合のステータス情報が返送される(S622)。 このように、プリンタクラスドライバを介して行われる 2つのベンダリクエストによりホスト側デバックポート ドライバとファンクション側デバックポートアプリとの 通信が可能となる。

[0036]

【発明の効果】(1) 請求項1の発明に対応する効果ホストがコンフィギュレーション切替えベンダリクエストを発行する機能を備えたデバイスドライバを有することにより、複数のデバイス(周辺機器)の機能を利用するにあたり、これらの機能全てに必要なエンドポイント数をもつこと無く、少ない数のエンドポイントで通信路を確保することができる。

(2) 請求項2の発明に対応する効果

上記(1)の効果に加えて、ホスト側のデバイスドライバをコンフィギュレーション毎に用意することにより、複雑な制御を必要とすることのない単純な構成のデバイスドライバを用いることができる。

(3) 請求項3の発明に対応する効果

周辺機器の制御部がコンフィギュレーション切替えベンダリクエストの受信時に、バスリセットもしくはUSBケーブル電源断の処理を行い、切り替え後のコンフィギュレーションをもつディスクリプタをホスト側に提供し、このコンフィギュレーションに従った動作状態へ移行させる動作を行うようにしたことにより、請求項1,2の発明を容易に実施することができる。

(4) 請求項4の発明に対応する効果

上記(3)の効果に加えて、切替え要求を発行したホスト側デバイスドライバ、アプリケーションは、デバイス側からNAKを受け取り切替えが不可能であることを知ることにより、ダイアログの表示等対応した動作を行うようにすることが可能となり、ユーザにとり利便性が向上する。

(5) 請求項5の発明に対応する効果

上記(1)~(4)の効果に加えて、切替えられる前記コンフィギュレーションの1つをデバックメンテナンス通信用のデバイスコンフィギュレーションとすることにより、ディスクリプタとしてデバックポートの機能を公開せずにすみ、又デバッグボート用にエンドポイントを用意すること無く、デバッグ・メンテナンス動作を行うことができる。

[0037](6) 請求項6の発明に対応する効果 ホストがデータステージ付きのコントロール転送により ポート通信を可能にする送信及び受信のベンダリクエス トを発行する機能を備えたデバイスドライバを有するこ とにより、複数のデバイス (周辺機器)の機能をこれら の全てに必要なエンドポイント数をもつこと無く、少な い数のエンドポイントでこれらの機能を利用するための 通信路を確保することができる。また、送信及び受信の ベンダリクエストを発行する機能を用いたホスト側のデ バイスドライバが機器本来のデバイスドライバへこのべ ンダリクエストの処理を委譲して受け持たせ、機器側で はこのベンダリクエストに対する処理をデバイス機能と して持つようにすることにより、ディスクリプタとして このポートの機能を公開せず、このポート通信用にエン ドポイントを用意すること無く、デバイスを動作させる ことが可能となる。

(7) 請求項7の発明に対応する効果

上記(6)の効果に加えて、本発明に係わるポート通信をデバック・メンテナンス用の通信に用いることにより、ディスクリプタとしてデバックポートの機能を公開せずにすみ、又デバッグポート用にエンドポイントを用意すること無く、デバッグ・メンテナンス動作を行うことができる。

(8) 請求項8の発明に対応する効果

周辺機器を複合コピー機(例えば複写機能、プリンタ機能、ファクシミリ機能、スキャナ機能、電子ファイリング機能等を複合して持つ機械)が装備する各機能とし、周辺機器制御システムを構成することにより、複合コピー機を要素とする周辺機器制御システムにおいて上記(1)~(7)効果を実現することにより、システムの性能を向上させることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明に係わる周辺機器制御システムの構成の概要を示すブロック図を示す。

【図2】 USBホストのドライバ層の1構成例を示す。

【図3】 "デバイスディスクリプタ切替え要求"に用

いるベンダデバイスリクエストを示す。

【図4】 データステージ付のコントロール転送による 送受信に用いるベンダリクエストを示す。

【図5】 USBファンクションのデバイスドライバの1 構成例を示す。

【図6】 EPOマネージャの動作の一部であるデバイスリクエスト処理のフローチャートを示す。

【図7】 USBホストのドライバ層の他の構成例を示す。

【図8】 USBファンクションのデバイスドライバの他の構成例を示す。

【図9】 USBシステムのトポロジーを示す。

【図10】 従来の周辺機器のDescriptorの階層構成の一例を示す。

【図11】 従来の周辺機器のDescriptorの階層構成の他の例を示す。

【符号の説明】

40…デバイス機能、 41…USBプリント アプリ、42…USBDebug Port アプリ、 43…USBs cannerアプリ

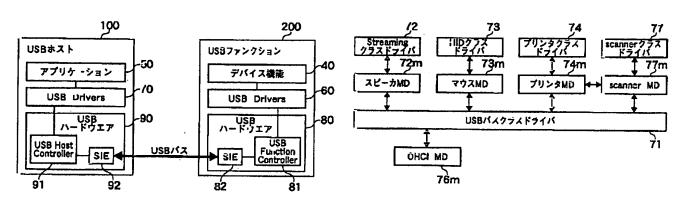
50…アプリケーション、 60…USBドライバ (ファンクション側)、61…USBデバイスI/F、

6 2…ディスクリプタ管理部、6 3…EPOマネージャ、 7 0…USBドライバ(ホスト側)、7 1 …USBバスクラスドライバ、 7 4…プリンタクラスドライバ、7 5…Debug Port クラスドライバ、 7 7…sc annerクラスドライバ、1 0 0…USBホスト、

【図2】

200…USBファンクション。

【図1】

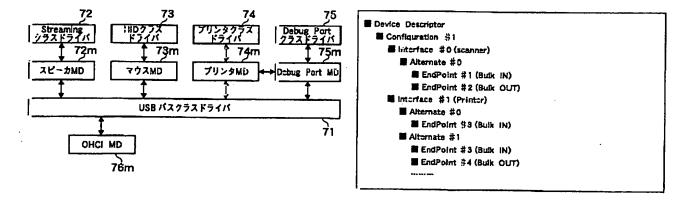


【図3】

bmRequestType	0x40	(ベンダリクエスト)
bRequest	0x71	(特定のリクエストを示す)
wValue	0x0000	(bRequest: 引数)
windex	0x0000	(bRequest 依存の indexまたは offset (1)
wLength	0x0000	データステージバイト数

【図7】

【図10】



【図4】

(A)

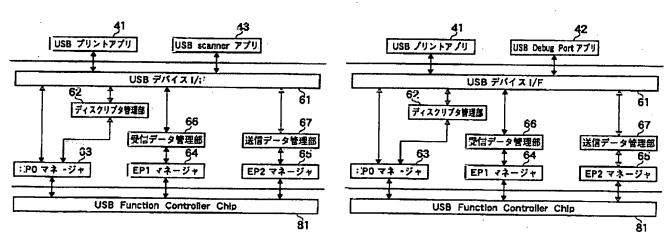
wValue wIndex	0x40 0x72 0x0000 0x0000 0x0000	(ベンダリクエスト/データ送信) (特定のリクエストを示す) (bRequest 引数) (bRequest 依存の indexまたは offset 値) データステージパイト数	
------------------	--	---	--

(B)

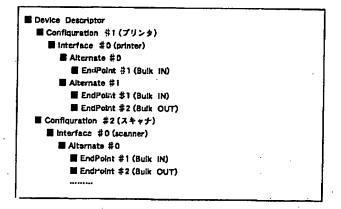
bmRequestType	0xd0	(ベンダリクエスト/データ受信)
bRequest	0x73	(特定のリクエストを示す)
wValue	0x0000	(bRequest 引致)
wIndex	0x0000	(bRequest 依存の indoxまたは offset (1)
wLength	0x0000	データステージバイト数

【図5】

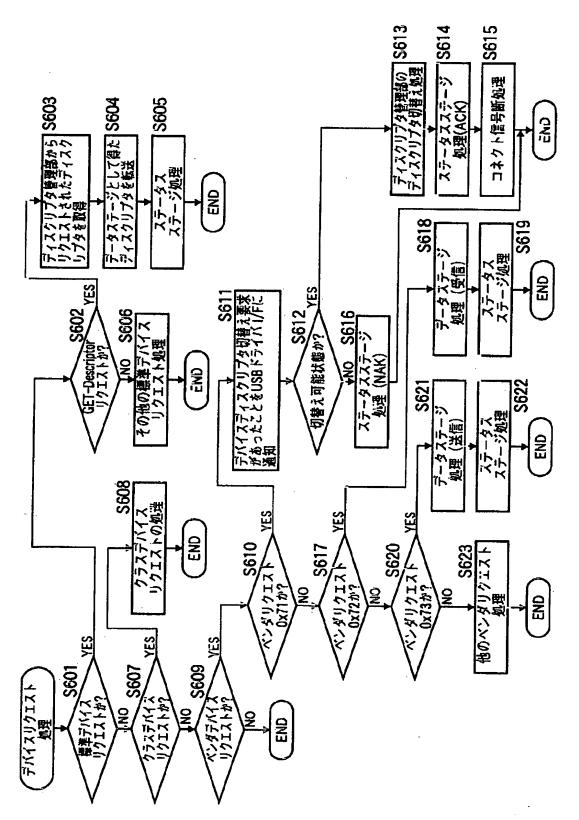
【図8】



【図11】



【図6】



【図9】

